# This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

# **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

)

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-205349

(43)Date of publication of application: 30.07.1999

(51)Int.CI.

H04L 12/28

H04Q 3/00

(21)Application number : 10-020129

(71)Applicant : NEC CORP

(22)Date of filing:

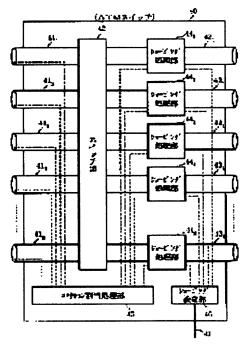
19.01.1998

(72)Inventor: MOTOBAYASHI RYOTA

#### (54) ASYNCHRONOUS TRANSFER MODE SWITCH

#### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide the ATM switch by which communication traffic is controlled corresponding to a connection request in excess of the number of queues configuring a cell buffer for shaping by realizing the optimum queue assignment by means of a switched virtual connection SVC method with a simple configuration. SOLUTION: The ATM switch 40 having a plurality of input channels 411-41N is provided with a switch section 42 that connects with an output channel, based on a virtual path identifier VPI and a virtual channel identifier VCI described in a header part of an ATM cell received by the input channel, and with a plurality of output channels 431-43N connected to the input channels by the switch section 42. Cells to be sent through the output channels are transmitted, whose transmission frequency band is limited by shaping processing sections 441-44N. The shaping processing sections 441-44N are provided with queues having different transmission bands corresponding to the attribute of connection, being assigned queues whose band



is less than that applied for but close thereto, and in duplicate with the same queue even in the SVC system.

#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

19.01.1998

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

rejection]

·

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3075248

[Date of registration]

09.06.2000

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

## (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

## 特開平11-205349

(43)公開日 平成11年(1999)7月30日

(51) Int.Cl.<sup>6</sup>

觀別記号

FΙ

\_\_\_\_\_

H04L 12/28 H04Q 3/00 H04L 11/20 H04Q 3/00 G

審査請求 有 請求項の数6 FD (全 12 頁)

(21)出願番号

特願平10-20129

(71)出顧人 000004237

日本電気株式会社

(22)出顧日 平成10年(1998) 1月19日

東京都港区芝五丁目7番1号

(72)発明者 本林 良太

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株

式会社内

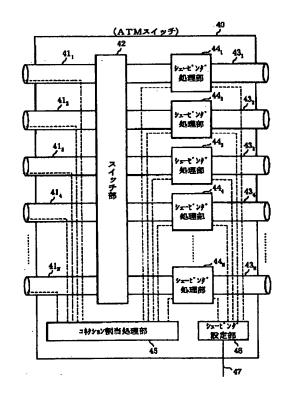
(74)代理人 弁理士 山内 梅雄

#### (54) 【発明の名称】 非同期転送モードスイッチ

#### (57)【要約】

【課題】 SVC方式による最適キューの割り当てを簡素な構成で実現し、シェーピングのために有するセルバッファを構成するキューの数を超すコネクション要求にも対応して通信トラヒック制御を行うことができるAT Mスイッチを提供する。

【解決手段】 ATMスイッチ40は、複数の入力回線  $41_1$ ~ $41_N$ を有しており、これら入力回線から入力されるATMセルのヘッダ部に記入されているVPIおよびVCIにもとづいて出力回線に接続するスイッチ部42によって入力回線と接続される複数の出力回線 $43_1$ ~ $43_N$ とを備える。これら出力回線それぞれはシェーピング処理部 $44_1$ ~ $44_N$ によって送出帯域を制限されて送出される。シェーピング処理 部 $44_1$ ~ $44_N$ はコネクションの属性それぞれに対応して互いに異なる送出帯域をもつキューを有し、申告された帯域値以下で直近の帯域値を有するキューを割り当てるともに、SVC方式でも同一のキューに重複して割り当てるようにした。



#### 【特許請求の筮囲】

【請求項1】 転送に先立って所定の転送確立要求に基 づいて接続を確立する接続確立手段と、

申告帯域値としてこの所定の転送確立要求に含まれる転 送の帯域値を抽出する帯域値抽出手段と、

転送データを蓄積する複数のキューと、

これらキューそれぞれに対応して互いに異なる送出帯域 を有し、前記それぞれのキューから送出するデータの送 出帯域がこれら対応するキューの送出帯域を越えないよ うに転送データを送出するデータ送出手段と、

前記転送確立要求後に流入した転送データに対して前記 複数のキューのうち送出データを前記帯域値抽出手段に よって抽出された申告帯域値以下で直近の送出帯域で送 出するキューを割り当てるキュー割当手段と、

このキュー割当手段によって割り当てられたキューへ前 記流入した転送データを転送するスイッチ手段とを具備 することを特徴とする非同期転送モードスイッチ。

【請求項2】 転送に先立って所定の転送確立要求に基 づいて接続を確立する接続確立手段と、

送の帯域値を抽出する帯域値抽出手段と、

前記所定の転送確立要求に含まれる転送の種類を示す属 性を抽出する転送属性抽出手段と、

前記転送の種類を示す属性ごとに転送データを蓄積する 複数のキューと、

これらキューにそれぞれ対応して互いに異なる送出帯域 を有し、これらキューから送出するデータの送出帯域が 各キューの送出帯域を越えないように転送データを送出 するデータ送出手段と、

前記転送属性抽出手段によって抽出された属性に応じ て、対応する属性のキューのうち前記帯域値抽出手段に よって抽出された申告帯域値以下で直近の送出帯域を有 するキューを割り当てるキュー割当手段と、

このキュー割当手段によって割り当てられたキューへ前 記流入した転送データを転送するスイッチ手段とを具備 することを特徴とする非同期転送モードスイッチ。

【請求項3】 前記転送確立要求は前記キュー割当手段 が前記データ送出手段で送出されるキューに対して重複 して割り当てることができることを特徴とする請求項1 または請求項2記斂の非同期転送モードスイッチ。

【請求項4】 前記キュー割当手段は、前記帯域値抽出 手段によって抽出された申告帯域値が、前記キューのう ち最小の帯域を越えないときにはこの最小帯域のキュー に対して割り当てることを特徴とする請求項1~請求項 3記载の非同期転送モードスイッチ。

【請求項5】 前記帯域値抽出手段によって抽出された 申告帯域値を外部に通知する通知手段を有することを特 徴とする請求項1~請求項4記録の非同期転送モードス イッチ。

【請求項6】 前記転送属性抽出手段によって抽出され 50 ークエリア内で管理されている。

2

る転送の種類を示す属性は、非同期転送モードの固定接 **続方式か、あるいは一定ピークレートで転送が行われる** 選択接続方式か、あるいはそれ以外かを示すものである ことを特徴とする請求項2記載の非同期転送モードスイ ッチ。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、トラヒック制御を 「行う非同期転送モード(Asynchronous TransferMode: 10 ATM) スイッチに係わり、詳細には転送データの送出 帯域を予め設定した送出帯域に抑えるようにした非同期 転送モードスイッチに関する。

#### [0002]

【従来の技術】ATM交換技術によれば、セルと呼ばれ る固定長ブロックを単位として音声やデータや画像など 各種異なるメディアからの情報を通信することができ る。このセルは、例えば53オクテット長で構成され、 5オクテット長のヘッダ部と残り48オクテット長のユ ーザ情報部から構成されている。このヘッダ部には接続 申告帯域値としてこの所定の転送確立要求に含まれる転 20 先を識別する情報が付加されているため、ハードウェア による髙速な転送を実現する。さらに、送りたいときだ け情報を転送することができるため、帯域を有効に活用 することができる。

> 【0003】従来の交換網に対してこのようなATM技 術を用いたATM網では、動画像などユーザに対してよ り高度な情報を伝送できるとともに、各ユーザに対応し た柔軟なサービスを提供することができるようになる。 このようなATM網の代表的な構成例として、構内など で構築された私設網である複数のATM-LAN(Loca 30 l Area Network) とこれらを結ぶ公衆網であるATM -WAN (Wide AreaNetwork) からなるATM網を挙 げ、これについて説明する。

> **【0004】図6は、2つのATM-LANとこれらを** 結ぶATM-WANから構成されているATM網を模式 的に表わしたものである。このATM網は、ATM-W AN10を介してATM-LAN111とATM-LA N112が接続されており、ATM-WAN10内には 複数のATMスイッチ121、…、12Nを有している。 ATMスイッチ121はATM-LAN111内のATM 40 スイッチ131と通信回線141を介して接続されてい る。またATMスイッチ12NはATM-LAN112内 のATMスイッチ132と通信回線142を介して接続さ れている。そして、ATM-WAN10内でATM-L AN11iやATM-LAN112からの通信コネクショ ンを形成する。ATM-LAN 1 11とATM-LAN 112にはそれぞれ図示しない複数のユーザを有してお り、各LAN内で通信を行うことができる。通常、この ようなLANは学校や企業内の特定範囲のネットワーク として使用されることが多く、またそれぞれのネットワ

4

【0005】ATM-WAN10の運用者は、その加入 者であるATM-LAN111、112の運用者との間で ネットワーク運用上の契約として予め使用帯域を「ビッ ト毎秒」あるいは「セル毎秒」の形で取り決めを行う。 このように契約として取り決めた使用帯域は、ATM-WAN10の運用で提供したネットワークサービスの対 価としての通信費用の算出材料となったり、ATM-W AN10内に新設する通信回線の帯域などの設備投資と しての判断材料として使用されている。なお、このよう な1秒あたり伝送ビット数を表わす「ビット毎秒」と1 秒あたりの伝送セル数を表わす「セル毎秒」は同義であ り、例えばITU-T(International Telecommunica tion Union-Telecommunication Standardization Se ctor:国際電気通信連合-電気通信標準化部門) による 勧告Ⅰ.361に準拠するATM通信では1セルを53 オクテット長と定めているため、"「セル毎秒」=「ビ ット毎秒」/(53×8)"で表わすことができる。

【0006】このような契約のもと、ATM-LAN1 11、112のユーザはATM-WAN10を介して他の ネットワークのリソースにアクセスすることができるよ うになっている。またATM-LAN111、112は、 各ネットワーク内でそれぞれの状況に応じて適切に構築 されたものであり、営利を目的としたネットワークでは ないため、一般ユーザが同一ネットワーク内の通信時に その通信費用について考慮する必要はないことが多い。 しかし、ATM-WAN10は公衆網であり、図示しな い他のLANからの通信データも流入している。例え ば、ATM-LAN111のユーザが予め契約した使用 帯域を超過するトラヒックをATM-WAN10に流入 させた場合、ATM-WAN10の運用者がATM-L AN111以外の加入者に対して確保していた通信帯域 をも使用することになってしまう。すると、ATM-W AN10の運用者が加入者に対してその契約上提供すべ きサービスを、提供できなくなる可能性がある。そこ で、このような事態を回避するためにLANやWAN内 で使用されるATMスイッチでは各ユーザに対してそれ ぞれ適切なサービスを提供できるように通信トラヒック を制御している。

【0007】図7は、このような通信トラヒックを制御するATMスイッチの構成要部を表わしたものである。通信トラヒックの制御動作原理の把握を容易にするために、ATMスイッチが送信端末と受信端末との間に接続され、送信端末からのATM転送セルを受信端末に転送するものとする。すなわちATMスイッチ15は、送信端末161と受信端末162の通信データ交換を行っており、それぞれ回線171、172で接続されている。このATMスイッチ15は、予め設定されたコネクションに割り当てられた入力回線と出力回線を接続するスイッチ18と、スイッチ18の入力側前段に設けられ回線171を介して流入する送信端末からのATM転送セルの仮

想パス識別子 (Virtual Path Identifier:以下、VP Iと略す。) や仮想チャネル識別子 (Virtual Channel Identifier:以下、VCIと略す。)を識別して予め 決められた帯域どおり転送されてくるかを監視する使用 パラメータ制御(Usage Parameter Control:以下、 UPCと略す。) 部19と、スイッチ18の出力側後段 に設けられ受信端末162へ出力する回線の帯域を越え ないように転送セルの優先制御やバッファリングを行っ て転送セルの送出帯域を制御するシェーピング部20と を備えている。これらUPC部19とシェーピング部2 0は、転送に先立って行われるコネクション確立設定時 に通知されるコネクションの接続先やセル送出速度申告 値や優先順位度に基づいて呼受付制御(Call Admissio n Control: CAC) 部21によって制御される。 【0008】 UPC部19は、上述のようにコネクショ ン確立設定時に申告された帯域値に基づいて送信端末1 61からのトラヒックが流入し過ぎないように監視す

ン確立設定時に申告された帯域値に基づいて送信端末1 61からのトラヒックが流入し過ぎないように監視する。すなわち通信端末161からのトラヒックが申告帯域値を越えていないときはそのままスイッチ18へ転送させる。しかし、この申告帯域値を越えたときに大きにである処理方法とは、の時間である処理方法とは、の超過分のトラヒックををつれたの処理方法とは、の超過分のトラヒックををでのまま廃棄する処理方法と、の超過分のトラヒックををでいる。それらの処理方法と、の超過分のトラヒックををでいる。とは、の対象とする処理方法と、の超過分のトラヒットの過少を申告帯域値になるようにネットワークが空いているを申告帯域値になるようにネットワークが空いているを申告帯域値になるようにネットワークが空いているを申告帯域値になるようにネットワークが空いているを申告帯域値になるようにネットワークが空いでいるとなったり処理が複雑になって通信コストが高くなってり処理が複雑になって通信コストが高くなってもまう。特に③遅延処理についてはその遅延時間が問題と

【0009】シェーピング部20は、次段のATMスイッチが有するUPC部により申告帯域超過分を廃棄されることを回避するために、コネクションごとに割り当てられたバッファリングに送出セルを蓄積して予め定められた送出帯域を越えないように送出レートの制御を行う。

なり、適用できるATM通信分野が限られてしまう。一

方、①そのまま廃棄処理を行うと、構成を最も簡素化で

【0010】実際にこのようなATMスイッチを図6に 示したATM網に適用するときは、ATM-LAN11 1のATMスイッチ131とATM-LAN112のAT Mスイッチ132にシェーピング部20と同等の機能を 有するATMスイッチを、ATM-WAN10のATM スイッチ121とATMスイッチ12NにUPC部19と 同等の機能を有するATMスイッチをそれぞれ備えるこ とになる。通常、ATM-WAN10内にはUPC部1  $1_1$ 、 $1_2$ から送出する帯域をシェーピングで制限することによって、ATM-WAN10内でトラヒック超過分のトラヒックが廃棄されることを防ぐことができるようになっている。

【0011】図8は、申告帯域に基づくATM-LAN 111とATM-WAN10とのトラヒックを制御する UPC部20の機能を説明するために模式的に表わしたものである。ATM-LAN111の運用者が予め定めた契約値Bcに対して、時間経過にともない変化するトラヒックBuをATM-WAN10に流入させている。このとき故意や過失にかかわらず契約帯域値Bcを越える帯域BuをATM-WAN10に流入させた場合、ATM-WAN10の運用者は超過分のトラヒックBd (BuとBcの差)を上述した処理方法のいずれかにし

たがい、例えばそのまま契約値の超過分トラヒックBdを廃棄する。このようにATM-WAN10のATMスイッチ121に設けられたUPC部19によるATM-WAN10の加入者(この場合はATM-LAN11」)が契約帯域値Bcの遵守を監視する動作を単に

"UPC" あるいは "ポリシング" (Policing) と称している。これにより、ATM-WAN10内で契約帯域値に基づいたトラヒック制御により他のユーザに対して悪影響を与えてしまうことを防ぐことができる。

【0012】図9は、申告帯域に基づくATM-LAN 111とATM-WAN10とのトラヒックを制御する シェーピング部19の機能を説明するために模式的に表 わしたものである。ATM-LAN111の運用者は予 め定められた契約帯域値Bcになるように、時間変化と ともに変化する帯域 Buをシェーパ25によって送出帯 域を制限している。このようにシェーピング部29によ る送出制御動作を"トラヒックシェーピング" (Traffi c Shaping) あるいは"シェーピング"と称する。これ により、ATM-LAN111からの送出帯域がATM -WAN10での"UPC"で制限する帯域を越えない ように、必ず"シェーピング"により送出帯域を制限す ることができるため、ATM-WAN10に流入するト ラヒックの帯域は契約帯域値Bcを越えることがなく、 ATM-LAN111から送出したトラヒックのうち契 約値を超過した分が違反として廃棄されることがなくな る。

【0013】このシェーパ25は、セルバッファにより 構成されている。そして、ATM-LAN $11_1$ からA TM-WAN10に流入するセルを一旦蓄積してから、 ATM-WAN10に対して契約帯域値Bc以下の帯域 で送出するようになっている。

【0014】ATM-LAN111、112内では通常端末からのコネクションが複数段のATMスイッチを経由してからATM-WAN10に接続される。そのため、ATM-LAN内のセル転送遅延や他のトラヒックの影響によるセル転送遅延の変動を要因として、セルの転送

間隔が"疎"のときと"密"のときが不規則に変動する "ゆらぎ"が発生する場合がある。通信トラヒックは、この"ゆらぎ"によって例えば同一のコネクションに属するセルの転送間隔が"密"になると、このコネクションの送出帯域が契約帯域値を超過してATM-WAN1 0に流入してしまう。そこで、上述したセルバッファ構成により、この"ゆらぎ"を吸収することによって契約帯域値以下で送出するように送出帯域を制御している。 【0015】このようなセルバッファは、複数のキューを並置することによって構成されており、それぞれのキューに読み出し速度となる帯域が設定される。接続を要求したコネクションは、これらのキューの中から最適と思われる帯域のキューを割り当てることによって"シェーピング"を実現する。

6

【0016】またこれまで説明した他に"シェーピン グ"に関する技術として、"UPC"によるATMセル の廃棄が生じるときのトラヒック条件に対応する最大セ ル送出間隔をVPIおよびVCIごとに予め記憶してお き、送出すべきATMセルが到着したときに記憶してい 20 た最大セル送出間隔に基づいて、空いた送出タイムスロ ットへ送出することによってシェーピングを実現する技 術が、特開平8-125668号公報の「ATMインタ フェースおよびシェーピング方法」に開示されている。 【0017】さらに別のシェーピングに関する技術とし て、特開平8-288951号公報の「ATMスイッチ およびATM-LANにおける輻輳制御方式」には、送 信端末と受信端末それぞれを収容するATM-LANと 輻輳が発生箇所に応じて、輻輳が発生したATMスイッ チからの通知により送信端末と受信端末までの全ての領 30 域の送信帯域を狭めて輻輳に対応するBECN (Backwa rd Explicit Congestion Notification) 方式と、輻 輳が発生したATMスイッチからの通知により下流に対 して送信帯域を広げるような信号セルを送出することに よって輻輳に対応するFRP (Fast Reservation Pro tocol) 方式と、輻輳が発生したATMスイッチから送 出されるセルヘッダのPT (Payload Type) に "輻輳 発生"の識別子を記入し、これを受け取った受信端末か ら送信端末へ送信帯域を広めるように通知するFECN (Forward Explicit Congestion Notification) 方 40 式とを切り換えて、それぞれの接続状況に最適な輻輳対 応方式をとる技術が開示されている。

#### [0018]

【発明が解決しようとする課題】従来は、ATM-LAN11、112やATM-WAN10の運用者が、各ネットワークのユーザやその利用状況を考慮して予めコネクションが確立する事前に、キューごとに帯域を設定するとともにコネクション自体が設定される固定接続(Permanent Virtual Connection:以下、PVCと略す。)方式で行われていた。したがって、運用者が設定したコネクションに対し、ATM-WAN10との契約

帯域値以下で直近のキューを選択することによって最適と思われるキューを選択することができた。しかし、ユーザが加入するたびに帯域の増加措置や再設定などの手間がかかるという設定作業の問題がある。

【0019】このようなPVC方式に対して、今後、転 送する情報の多様化によりあらゆる帯域の情報転送が不 可欠になり、任意の相手と任意の時間に任意の速度でコ ネクションを接続する選択接続(Switched Virtual C onnection:以下、SVCと略す。) 方式によるコネクシ ョン接続方式が望まれており、これにより提供するサー ピスの柔軟性を髙めることができる。しかし、通信を開 始するごとにその相手を決定するため、セルバッファを 構成するキューを1つのコネクションが占有されてしま うと、別のコネクションが同一の帯域を持たない限り多 重して割り当てることができない。したがって、ATM スイッチのハードウェア的な電子回路部品実装面積など の条件により、セルバッファを構成するキューの数が有 限(例えば、数本)となり、この数を越えるコネクショ ン要求が発生したときには、もはやキューに割り当てる ことができず、これまで説明した輻輳制御を実現するこ とができなくなるという問題がある。例えば、通常のA TMスイッチでは数千本のコネクションを同時に処理す ることになるため、もはや対応できなくなっている。

【0020】さらに、確立するコネクションの帯域はピーク帯域値あるいはそのレートに近い帯域値に基づいて行うことになるため、上述したようにキューへ到達するセルの間隔が不規則で他のネットワークの状況に応じて変化して常にピーク帯域値で送出されるわけではなく、キューなどのリソースを有効活用しているとは言い難い。これにより、本来有する帯域分の送出能力を発揮することができないという問題がある。

【0021】そこで本発明の目的は、SVC方式による 最適キューの割り当てを簡素な構成で実現してリソース の有効に活用するばかりでなく、シェーピングのために 有するセルバッファを構成するキューの数を超すコネク ション要求にも対応して通信トラヒック制御を行うこと ができる非同期転送モードスイッチを提供することにあ る。

#### [0022]

【課題を解決するための手段】請求項1記域の発明では、(イ)転送に先立って所定の転送確立要求に基づいて接続を確立する接続確立手段と、(ロ)申告帯域値としてこの所定の転送確立要求に含まれる転送の帯域値を抽出する帯域値抽出手段と、(ハ)転送データを蓄積する複数のキューと、(ニ)これらキューそれぞれに対応して互いに異なる送出帯域を有し、それぞれのキューから送出するデータの送出帯域がこれら対応するキューの送出帯域を越えないように転送データを送出するデータ送出手段と、(ホ)転送確立要求後に流入した転送データに対して複数のキューのうち送出データを帯域値抽出

8 手段によって抽出された申告帯域値以下で直近の送出帯 域で送出するキューを割り当てるキュー割当手段と、

(へ) このキュー割当手段によって割り当てられたキューへ流入した転送データを転送するスイッチ手段とを非同期転送モードスイッチに具備させる。

【0023】すなわち請求項1記域の発明では、所定の 転送確立要求に基づいて確立されるコネクションに対し て、その転送確立要求に含まれる申告帯域値を抽出し、 互いに異なる送出帯域で転送データが送出される複数の 10 キューのうち抽出した申告帯域値以下で直近の帯域値で 転送データが送出されるキューを割り当てるようにし た。

【0024】請求項2記載の発明では、(イ)転送に先 立って所定の転送確立要求に基づいて接続を確立する接 続確立手段と、(ロ)申告帯域値としてこの所定の転送 確立要求に含まれる転送の帯域値を抽出する帯域値抽出 手段と、(ハ) 所定の転送確立要求に含まれる転送の種 類を示す属性を抽出する転送属性抽出手段と、(二)転 送の種類を示す属性ごとに転送データを蓄積する複数の キューと、(ホ)これらキューにそれぞれ対応して互い に異なる送出帯域を有し、これらキューから送出するデ ータの送出帯域が各キューの送出帯域を越えないように 転送データを送出するデータ送出手段と、(へ)転送属 性抽出手段によって抽出された属性に応じて、対応する 属性のキューのうち帯域値抽出手段によって抽出された 申告帯域値以下で直近の送出帯域を有するキューを割り 当てるキュー割当手段と、(ト)このキュー割当手段に よって割り当てられたキューへ流入した転送データを転 送するスイッチ手段とを非同期転送モードスイッチに具 30 備させる。

【0025】すなわち請求項2記載の発明では、転送の種類を示す属性ごとにキューを設けるようにした。そして、所定の転送確立要求に基づいて確立されるコネクションに対して、その転送確立要求に含まれる申告帯域値および転送の種類を示す属性を抽出し、この抽出した転送属性に対応して互いに異なる送出帯域で送出されるキューのうち、同時に抽出した申告帯域値以下で直近の送出帯域で送出されるキューを割り当てるようにした。

【0026】請求項3記載の発明では、請求項1または 請求項2記域の非同期転送モードスイッチで、転送確立 要求はキュー割当手段がデータ送出手段で送出されるキ ューに対して重複して割り当てることができることを特 徴としている。

【0027】すなわち、同一のキューに対してコネクションを割り当てることができるようにしたので、送出帯域値が常にピークレート値で送出されないような転送時はコネクションを多重化することができる。これにより、キューの数を越えるコネクション要求が発生しても、キューへの割り当てを行うことができる。

【0028】請求項4記録の発明では、請求項1~請求

50

項3記録の非同期転送モードスイッチで、キュー割当手段は、帯域値抽出手段によって抽出された申告帯域値が、キューのうち最小の帯域を越えないときにはこの最小帯域のキューに対して割り当てることを特徴としている。

【0029】すなわち請求項4記録の発明では、所定の 転送確立要求に基づいて通常申告帯域値以下で直近の送 出帯域で送出できるキューに割り当てるようにしていた が、申告帯域値が予め設定されている各キューの送出帯 域のどれよりも小さい場合は、最小帯域値を有するキュ ーに割り当てるようにした。

【0030】請求項5記載の発明では、請求項1~請求項4記域の非同期転送モードスイッチで、帯域値抽出手段によって抽出された申告帯域値を外部に通知する通知手段を有することを特徴としている。

【0031】すなわち請求項5記墩の発明では、転送確立したコネクションの申告帯域値を外部に通知して、この申告帯域値に基づいて後段の"UPC"機能を利用するようにしたので、トラヒック超過によるセル廃棄を皆無にすることができるようになる。

【0032】請求項6記載の発明では、請求項2記載の非同期転送モードスイッチで、転送属性抽出手段によって抽出される転送の種類を示す属性は、非同期転送モードの固定接続方式か、あるいは一定ピークレートで転送が行われる選択接続方式か、あるいはそれ以外かを示すものであることを特徴としている。

【0033】すなわち請求項6記載の発明では、転送の種類を示す属性を、非同期転送モードの固定接続(PVC)方式か、あるいは一定ピークレートで転送が行われる(CBR)の選択接続(SVC)方式か、あるいはそれ以外を示すようにしたので、PVC方式は従来のように運用者による最適なキュー割り当てを行わせるととし、CBRのSVC方式ではキューの割り当てを多重化しないで、他の例えばUBRのSVC方式ではキュー割り当てを多重化ないで、他の例えばUBRのSVC方式ではキュー割り当てを多重とができる。これにより、各転送の性質に応じて最適なキュー選択を行うことができるようになるので、帯域を有効に活用することができるとともに、その複雑な設定を容易にすることができる。

[0034]

【発明の実施の形態】

[0035]

【実施例】以下実施例につき本発明を詳細に説明する。 【0036】図1は、本発明の一実施例におけるATM スイッチの " $\mathfrak{d}$  " $\mathfrak{d}$  " 動作に関する要部構成を表わしたものである。このATMスイッチ40は、複数の入力回線 $41_1$ 、 $41_2$ 、 $41_3$ 、 $41_4$ 、…、 $41_N$ を有しており、これら入力回線から入力されるATMセルのヘッダ部に記入されているVPIおよびVCIに基づいて出力回線に接続するスイッチ部42と、このスイッチ

部42によって入力回線と接続される複数の出力回線4 31、432、433、434、…、43Nとを備えてい る。さらに、スイッチ部42と各出力回線431、4 32、433、434、…、43Nそれぞれには複数のキュ ーを有しているシェーピング処理部441、442、44 3、444、…、44Nが挿入されており、転送データは これら各シェーピング処理部を経てATMスイッチ40 から送出される。また、このATMスイッチ40は、コ ネクション割当処理部45を備えており、図示しないA 10 TM-LANの送信端末からの発呼によるコネクション 確立要求が届くと、このコネクション確立のための呼設 定メッセージ中に含まれる申告帯域値を参照して、対応 するコネクションのシェーピング処理部441~44Nの キューを割り当てることができるようになっている。ま た、シェーピング設定部46は、図示しない保守者用イ ンタフェース装置により保守者インタフェース47を介 して各シェーピング処理部441~44Nの複数のキュー に対してそれぞれの送出帯域の設定と、蓄積するセルの 属性を定義することができるようになっている。

10

0 【0037】次に、このシェーピング設定部46によって設定される送出帯域とセル属性について説明するために、まずシェーピング処理部44 $_1$ ~44 $_N$ の構成について説明する。

【0038】図2は、図1に示したATMスイッチの構成要部であるシェーピング処理部442を具体的に表わしたものである。シェーピング処理部441~44Nは、出力回線ごとに挿入されているが、それぞれ同一の構成をしているため、例えばシェーピング処理部442について説明して他のシェーピング処理部については説明を30 省略する。シェーピング処理部442は、上述したように複数のキューから構成されているが、保守者インタフェース47を介してシェーピング設定部46によってそれぞれのキューに対してコネクションの属性および帯域を設定することができるようになっている。

【0039】このコネクションの属性とは、これまで説明したPVCか、SVCかを区分するものである。さらにSVCである場合には、CBR (Constant Bit Rate)対象であるか、UBR (Unspecified Bit Rate)対象であるかを区分する。

40 【0040】このようなコネクションの属性を区別して、それぞれの属性ごとにシェーピング処理部44 2は、PVC用のキュー50と、このCBRのSVC用のキュー51と、UBRのSVC用のキュー52を備えている。PVC用のキュー50には第1の送出帯域値531を有する第1のPVCキュー501と、第2の送出帯域値532を有する第2のPVCキュー502とを備えている("第1の送出帯域値531" < "第2の送出帯域値532")。CBRのSVC用のキュー51には、第3の送出帯域値541を有する第1のCBRキュー511 と、第4の送出帯域値542を有する第2のCBRキュ

 $-51_2$ と、第5の送出帯域値54 $_3$ を有する第3のCBRキュー5 $_1$ 3とを備えている("第3の送出帯域値5 $_4$ 1" < "第4の送出帯域値5 $_4$ 2" < "第5の送出帯域値5 $_4$ 3")。UBRのSVC用キュー5 $_2$ には、第6の送出帯域5 $_1$ 5 $_1$ 5 $_1$ 5 $_2$ 5 $_4$ 7の送出帯域5 $_1$ 5 $_2$ 5 $_3$ 7の送出帯域5 $_3$ 5 $_3$ 5 $_4$ 7の送出帯域 $_1$ 5 $_3$ 5 $_3$ 5 $_4$ 7の送出帯域 $_1$ 5 $_3$ 5 $_4$ 7の送出帯域 $_1$ 5 $_3$ 7の送出帯域 $_1$ 5 $_3$ 7の送出帯域 $_1$ 5 $_3$ 7の送出帯域 $_1$ 5 $_3$ 7。 "第8の送出帯域 $_1$ 5 $_3$ 7。")。

【0041】これまで説明したようにATM通信方式には、PVCとSVCの通信方式がある。PVC方式の場合は運用者によってコネクションの設定が行われるため、コネクションが使用すべきキューの選択についてもその運用者によって行うことができ、その帯域とととができる。また、SVC方式の場合は、端末からの発呼の申告帯域値に基づいてコネクションごとに使用されるの事の帯域が確保されるため、PVC方式のように予めどのような種類のトラヒックがあるのかを認識できず運用者が最適なキューの選択を行うことが難しい。そこで、方式のような種類のトラヒックがあるのかを認識できず運用者が最適なキューの選択を行うことが難しい。そこで、方法のとしたCBR用とUBR用の場合でさらに属性の区分をすることによって、有効に帯域を使用することができるようにしている。

【0042】CBRの場合は、トラヒックが常にピークセルレート値(Peak Cell Rate:以下、PCRと略す。)で発生する。したがって、例えばPCR10メガビット毎秒のCBR呼があると、常にPCR10メガビット毎秒のトラヒックが発生してしまう。ここで、このとのようとで、このキューに対して送出帯域が10メガビット毎秒のからにアCRが10メガビット毎秒の別のCBR呼を割り当てたとする。このとき、このキューに対しているらにPCRが10メガビット毎秒の別のCBR呼を割り当ててしまうとすると、その両コネクションに対していたの時乗を行わざるを得なくなってしまう。したがって、CBR専用のキューへの重複割り当てを行わないようにすることが望ましい。

【0043】UBRの場合は、CBRと異なりトラヒックが常にPCRで発生しないため、1つのキューに複数のコネクションを割り当てて多重させることができる。したがって、例えば送出帯域10メガビット毎秒に設定したキューに対してUBR呼のPCR10メガビット毎秒のコネクションを重複して複数本割り当てることができる。

【0044】以上のように、CBRとUBRそれぞれの 性質を考慮して、重複割り当て不可能なCBRと重複割 り当て可能なUBRとで区別して専用のキューを設ける ようにして、SVC方式の発呼時に発生したコネクショ ンの最適キューへの割り当てを容易にすることができ る。なお、PVC方式の場合は、運用者が確立されるコネクションの種類について把握されているので、1つのキューに複数のコネクションを割り当てるかどうかも運用者自身が決定することができるので、CBRやUBRについて特に区別する必要はない。

12

【0045】次に、このようなシェーピング処理部44 1~44Nのそれぞれ予め設定された帯域を有しコネクションの属性に対応したキューを、送信端末からの発呼によるコネクション確立のための呼設定メッセージ中に含まれる申告帯域値に基づいて、コネクションを最適なキューに割り当てるコネクション割当処理部45は、図示しない中央処理装置(Central Processing Unit:以下、CPUと略す。)と読み出し専用メモリ(Read Only Memory:以下、ROMと略す。)を備えており、CPUがROMに記憶されているコネクションの割り当て処理手順に基づいてコネクションの最適キューへの割り当てを行うようになっている。

【0046】図3は、図1に示したATMスイッチの構 20 成要部であるコネクション割当処理部45の動作の概要 を表わしたものである。コネクション割当処理部45 は、まず送信端末からコネクション確立要求を所定の呼 設定メッセージとして受信する (ステップS60:Y) と、その呼設定メッセージより、確立しようとするコネ クションからSVC方式によるものか否かの判定を行う (ステップS61)。このとき、SVC方式によるもの であると判定されたとき(ステップS61:Y)には、 この呼設定メッセージより確立するコネクションの属性 の抽出を行う(ステップS62)。このコネクションの 30 属性の抽出とは、上述したようにコネクションがCBR のSVC方式なのか、あるいはUBRのSVC方式なの かを呼設定メッセージより抽出する。なお、コネクショ ン確立のための呼設定メッセージを受信しないとき(ス テップS60:N)には、この確立要求があるまで受信

【0047】ステップS62でコネクションの属性を抽出後、さらに同じ呼設定メッセージに含まれる申告帯域値を抽出する(ステップS63)。そして、この発呼によるコネクションがCBR呼であるか否かの判定を行う(ステップS64)。このとき、ステップS62で判定されたコネクションの属性がCBR呼であるとき(ステップS64:Y)には、そのコネクションのVPIおよびVCIにより出力回線を選択するとともにその出力回線に対応するシェーピング処理部の予め運用者によって割り当てられたCBRキュー51のうち最適なキュー

(図2に示した第1のCBRキュー5 $1_1$ 、第2のCBRキュー5 $1_2$ 、第3のCBRキュー5 $1_3$ のいずれか)を特定する(ステップS65)。

【0048】ステップS65で行われる最適キューの特 50 定は、図2に示したように "第3の送出帯域値541" < "第4の送出帯域値542" < "第5の送出帯域値543" であるときにはステップS63で抽出した申告帯域値以下で直近の帯域値に設定されているキューへ割り当てを選択する。例えば、 "第4の送出帯域値542"  $\leq$ 申告帯域値< "第5の送出帯域値543" であるときには、このコネクションの最適なキューとして第4の送出帯域値542を有する第2のCBRキュー512を特定することになる。

【0049】このように同一のコネクション属性を有するキューに対して互いに異なる送出帯域を持たせることによって、最適キューの特定を容易化することができる。最も簡素化すべき場合には、申告帯域値以下で直近の送出帯域で送出されるキューがないときに発呼を受け付けないようにすればよい。

【0050】この特定したキューが占有されているか否かを判定し(ステップS66)、占有されていると判定されたとき(ステップS66: Y)には、この呼を受け付けずに呼を解放(ステップS67)して一連の処理を終了する。また、特定したキューが占有されていないと判定されたとき(ステップS66: N)には、発呼による確立要求したコネクションをこの特定したキューに割り当てる(ステップS68)。

【0052】ステップS70で行われる最適キューへの特定は、図2に示したように"第6の送出帯域値551" < "第7の送出帯域値552" < "第8の送出帯域値553" であるときにはステップS63で抽出した申告帯域値以下で直近の帯域値に設定されているキューへ割り当てを選択する。例えば、"第7の送出帯域値552" 三申告帯域値("第8の送出帯域値553" であるときには、このコネクションの最適なキューとして第7の送出帯域値552を有する第2のUBRキュー522を特定することになる。

【0053】そして、特定したキューをこのコネクションに対して割り当てる(ステップS68)。このときは、UBR呼であるので、同一のキューに対して複数のコネクションを割り当てることができる。

【0054】また、ステップS69でこのコネクション

がUBR呼でもないと判定されたとき(ステップS69:N)には、そのまま一連の処理を終了する。

14

【0055】ステップS61で、発呼によるコネクションがSVC方式でないと判定されたとき(ステップS61:N)には、従来のPVC方式として呼設定が行われる(ステップS71)。

【0056】次にこれまで説明したような出力回線43 $_1\sim 43_N$ ごとにスイッチ部42の出力部との間に挿入されたシェーピング処理部4 $_4\sim 44_N$ のそれぞれのキューに、運用者によって予め図2で示したような帯域が設定されており、"第4の送出帯域値5 $_42$ "  $\leq$  "コネクションの申告帯域値" < "第5の送出帯域値5 $_43$ " という関係をもつCBR呼が発呼されたときの動作について説明する。

【0057】図4は、このようにCBR呼の申告帯域値 が "第4の送出帯域値542" ≦ "コネクションの申告 帯域値" < "第5の送出帯域値543"の関係にある呼 が発呼されたときのCBRキューへの割り当てのようす を説明するための説明図である。まず、CBRの発呼が あると、図3に示したようにシェーピング処理部45を 構成するCPUはこのCBR呼の呼設定メッセージに基 づいて、コネクション要求している呼がSVC方式によ るものであるか否かを判定する。この場合、CBR呼で あるためSVC方式として、さらにこの呼設定メッセー ジに含まれる申告帯域値の抽出が行われる。ここで、さ らにCBR呼であるかUBR呼であるかの判定が行われ る。このコネクションがCBR呼として判定された後 に、この抽出された申告帯域値が、上述のように"第4 の送出帯域値542"≦ "コネクションの申告帯域値" く "第5の送出帯域値543" であるので、申告帯域値 以下で直近の帯域に設定されているキューとしてCBR キュー51のうち第4の送出帯域値542を有する第2 のCBRキュー512を最適キューとして選択する。C BR呼は、これまで説明したように重複して割り当てを 行わないので、このキューが既に別のコネクションに割 り当てられているか否かをチェックして、割り当てられ ていなければこの選択したキューに割り当てることにな る(図4の75)。しかし、既に占有されているときに は、この呼を受け付けずに呼の解放を行うために所定の 40 呼解放処理を行うようになっている。

【0058】次に、同様にこれまで説明したような出力回線 $43_1$ ~ $43_N$ ごとにスイッチ部 $42_0$ 出力部との間に挿入されたシェーピング処理部 $44_1$ ~ $44_N$ のそれぞれのキューに、運用者によって予め図2で示したような帯域が設定されており、"第 $7_0$ 送出帯域値 $55_2$ "  $\leq$  "コネクションの申告帯域値" < "第 $8_0$ 送出帯域値 $55_3$ " という関係をもつUBR呼が発呼されたときの動作について説明する。

【0059】図5は、このようにUBR呼の申告帯域値 50 が "第7の送出帯域値552" ≦ "コネクションの申告 帯域値" < "第8の送出帯域値553" の関係にある呼が発呼されたときのUBRキューへの割り当てのようすを説明するための説明図である。事前に入力回線4 $1_1$ からのトラヒックがUBRのSVC方式で、出力回線4 $3_2$ に対応するシェーピング処理部 $4_2$ の第 $2_2$ のUBRキュー5 $2_2$ に割り当てられており(図 $5_0$ 76)、新たに入力回線 $4_1$ Nから出力回線 $4_2$ 0のコネクション確立要求が発生したとする。

【0060】まず、UBRの発呼があると、図3に示し たようにシェーピング処理部45を構成するCPUはこ のUBR呼の呼設定メッセージに基づいて、コネクショ ン要求している呼がSVC方式によるものであるか否か を判定する。この場合UBR呼であるため、SVC方式 としてこのUBR呼設定メッセージに含まれる申告帯域 値の抽出が行われる。ここで、さらにCBR呼であるか UBR呼であるかの判定が行われる。このコネクション がUBR呼として判定された後に、この抽出された申告 帯域値は、上述のように"第7の送出帯域値552"≦ "コネクションの申告帯域値" く"第8の送出帯域値5 53"であるので、申告帯域値以下で直近の帯域に設定 されているキューとしてUBRキュー52のうち第7の 送出帯域値552を有する第2のUBRキュー522を最 適キューとして選択する。UBR呼は、これまで説明し たようにCBR呼と異なり同一のキューに対して重複し て割り当てることができるので、この選択したキューを そのまま割り当てることになる(図5の77)。

【0061】これまで説明したような"シェーピング" 機能を有するATMスイッチであれば、その後段の"U PC"機能を有するATMスイッチが、この申告帯域値 を認識することができれば、常に「"ATM-LANか らの送出帯域"≦ "ATM-WANのUPCの帯域"」 の関係が成立することになるので、ATM-WANの "UPC"機能により帯域超過分のセルがなくなり、セ ル廃棄を回避することができる。

【0062】なお、本実施例のコネクション処理部45は、CBR呼の割り当てを行うときに、特定したキューが既に別のコネクションに割り当てられている場合は、そのCBR呼を受け付けずに呼を解放していたが、さらに狭い帯域を有するキューがあれば、そのキューを選択するようにしてもよい。例えば、図4の場合は、第3の送出帯域値541を有する第1のCBRキュー511を選択するようにしてもよい。

【0063】また本実施例では、最適キューの選択として、申告帯域値以下で直近の帯域のキューを選択していたが、申告帯域値以下に帯域設定されたキューであれば必ずしも直近の帯域のキューである必要はないが、申告帯域値をあまりにも下回る場合は送信端末側から求められる通信帯域などの通信品質を著しく劣化させてしまう可能性がある。

【0064】さらに本実施例のように、1つのキューに 50 キューの数を越えるコネクション要求が発生しても、キ

対して複数のコネクションを割り当てると、これらコネクションの帯域値の合計がキューの設定帯域値を超えないようにしなければならないという制約があるものの、有限数(例えば、数本)のキューでこのキューの数をはるかに超える数(例えば、数千)のコネクション要求がある場合、後段のATMスイッチによる"UPC"を回避するということが最優先とされている通信用途であれば、非常に効果的である。

【0065】また本実施例のATMスイッチは、ATM 10 -LANとATM-WANとを結ぶゲートウェイとしていたが、"UPC"機能を有するATMスイッチの前段に位置し、前段の"シェーピング"機能と後段の"UPC"の機能による汎用的な通信トラヒック制御装置としてもよい。

【0066】さらに本実施例では、トラヒックの属性を CBRとUBRについて説明したが、VBR (Variable Bit Rate) やABR (Available Bit Rate) など として定義されるATMの他のトラヒックについても、 例えば呼設定メッセージ中のPCR以外のトラヒックパ ラメータを参照することによって、シェーピング割り当 てをおこなうことができる。

#### [0067]

【発明の効果】以上説明したように請求項1記載の発明によれば、所定の転送確立要求に基づいて確立されるコネクションに対して、その転送確立要求に含まれる申告帯域値を抽出し、互いに異なる送出帯域で転送データが送出される複数のキューのうち抽出した申告帯域値以下で直近の帯域値で転送データが送出されるキューを割り当てるようにした。これにより、簡素な構成で帯域を有効に活用するコネクション割り当て処理を行うことができる。

【0068】また、請求項2記載の発明によれば、転送の種類を示す属性ごとにキューを設けるようにした。そして、所定の転送確立要求に基づいて確立されるコネクションに対して、その転送確立要求に含まれる申告帯域値および転送の種類を示す属性を抽出し、この抽出した転送属性に対応して互いに異なる送出帯域で送出されるキューのうち、同時に抽出した申告帯域値以下で直近の送出帯域で送出されるキューを割り当てるようにした。これにより、例えば運用者がATMスイッチの各キューの送出帯域を設定するときに、転送の属性に応じてより細かい送出帯域を設定することができるようになり、加入者に対するサービスの質を向上させることができるようになる。

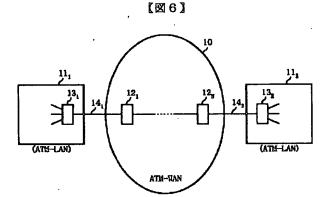
【0069】さらに請求項3記域の発明によれば、同一のキューに対してコネクションを割り当てることができるようにしたので、送出帯域値が常にピークレート値で送出されないような転送時はコネクションを多重化することができる。これにより、ATMスイッチの送出用のキューの数を越えるコネクション要求が発生しても、キ

ューへの割り当てを行うことができ、キューに予め設定 された送出帯域の範囲でより多くのユーザのコネクショ ン要求に対応することができるようになる。

【0070】さらに請求項4記録の発明によれば、所定の転送確立要求に基づいて通常申告帯域値以下で直近の送出帯域で送出できるキューに割り当てるようにしていたが、申告帯域値が予め設定されている各キューの送出帯域のどれよりも小さい場合は、最小帯域値を有するキューに割り当てるようにした。これにより、どのような申告帯域値であっても対応できるATMスイッチを構成 10することができるようになる。

【0071】さらに請求項5記域の発明によれば、転送確立したコネクションの申告帯域値を外部に通知して後段の"UPC"機能に利用できるようにしたので、トラヒック超過によるセル廃棄を皆無にすることができるようになる。

#### 【図面の簡単な説明】



18 【図1】 本発明の一実施例におけるATMスイッチの 構成の概要を表わしたブロック構成図である。

【図2】 本実施例におけるシェーピング処理部の具体的な構成を表わした構成図である。

【図3】 本実施例におけるコネクション割当処理部の 動作手順の概要を表わしたフロー図である。

【図4】 本実施例におけるCBRのSVC呼による最適キューへの割り当てのようすを説明するための説明図である。

(0 【図5】 本実施例におけるUBRのSVC呼による最適キューへの割り当てのようすを説明するための説明図である。

【図6】 ATMスイッチを適用した網構成を表わした 模式図である。

【図7】 従来の通信トラヒック制御を行うATMスイッチの構成要部を表わした構成図である。

【図8】 UPCの機能を説明するための説明図であ

【図9】 シェーピングの機能を説明するための説明図 20 である。

【符号の説明】

40 ATMスイッチ

41i~41n 入力回線

42 スイッチ部

431~43N 出力回線

441~44N シェーピング処理部

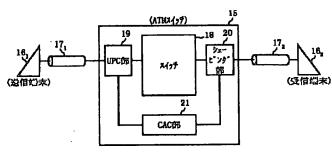
45 コネクション割当処理部

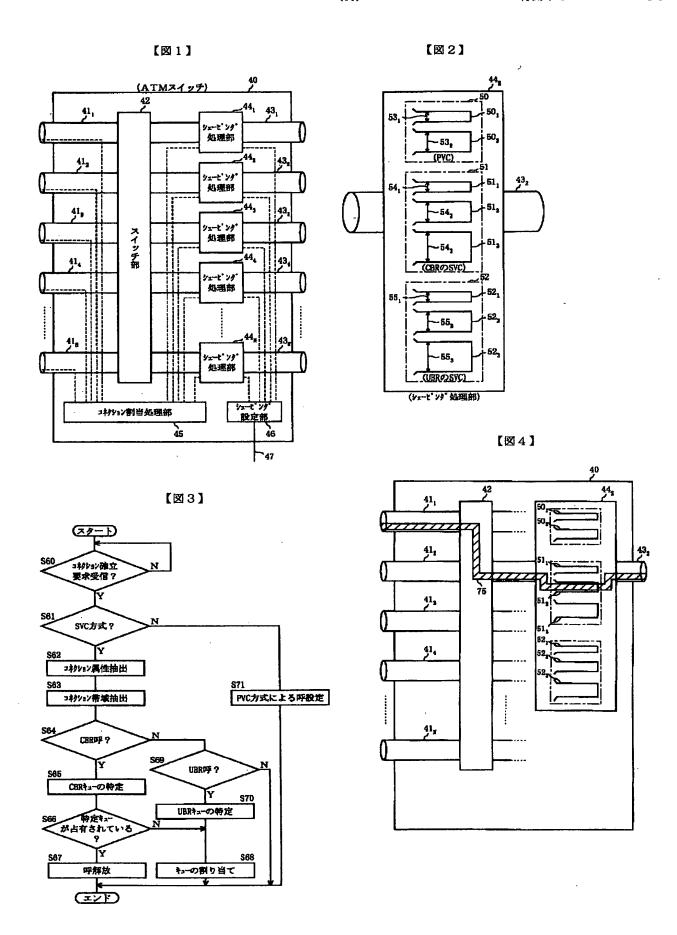
46 シェーピング設定部

47 保守者インタフェース

30

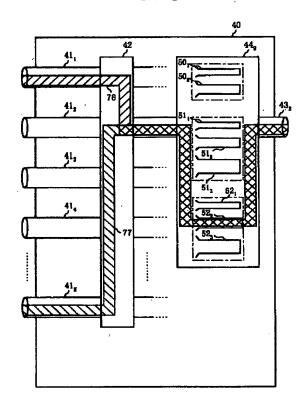
[図7]



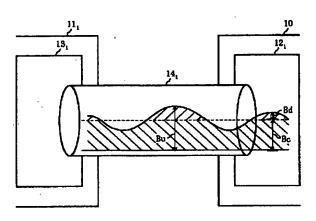


ஆ சீல் 🎍

【図5】



[図8]



[図9]

